

قرین

نقول على المجموعة الزمنية X عن \mathbb{Z} بأنه n دورية إذا كانت $X = X + n$
(أي n عدد طبيعي) وحيث أن $(x \in X) \Leftrightarrow (x + n \in X)$ فلهذا المجموعة P_n من المجموعات
الزمنية n -دورية تكون حلقة بعبارة أخرى من $\mathcal{P}(\mathbb{Z})$

الكل:

تفرضه $x, y \in P_n$ چنانچه $x = x_{+n}$ و $y = y_{+n}$

$$X \cap Y = (X+n) \cap (Y+n) = (X \cap Y) + n \Rightarrow X \cap Y \in \mathcal{P}_n$$

$$c_i \quad \forall x \in P_n$$
$$C_x = C_{x+n} \Rightarrow C_x \in P_n$$

و من بابا : P_2 معلقه بلب سید و در سینه Z

$x \notin X \quad x = y_n$
 $\exists y \in X; y_n \in Cx$
 $\Rightarrow y_n \in Cx_n$
 $X \subset X_n \quad \text{و}$

مَرِثَ

تكون (A_i) أسرة من المجموعات البولائية $A = \bigcup_{i \in I} A_i$ حلقة الجوار البولائية
لأن B^I المجموعة من العناصر (x_i) حيث $x_i \in A_i$ أو x عاذا
يكونه من الحلقة B من حيث B حلقة بولائية جزئية من A

۱۱۱:

[illegible]

$$(x_i)_{i \in I} \rightarrow (y_i)_{i \in I} = (x_i + y_i)_{i \in I} \in \beta \quad i \in I \quad i \in I$$

محلہ

١- ^{١٤٤} إذا كانت (x_i) عائلة من الرغز الواحد μ إذا كانت (y_i) العائلة ^{١٤٥}
 m مركبة عن (x_i) والواحد (y_i) ^{١٤٦}
 خلت من الرغز الواحد ^{١٤٧}

$$(x_i, y_i) - (x_j, y_j) \in B \text{ , } (x_i, y_i) \in I \text{ , } (x_j, y_j) \in I$$

ان السهم الحادي (بالله) لا يترك
B تكون حلقة بوليفر من A

قرن

في حلقة تبديلية واحدة نقول ان المثالية الفعلية I بانح قابلة للتفكيك
 reducible! فلو كانت ~~مثالية~~ I فانها $I = J \cap K$ حيث J, K مثاليان احسن من I
 $I \neq J, I \neq K$ ونقول ان المثالية
 الفعلية بانح غير قابلة للتفكيك irreducible! والمثلان التاليان للتفكيك

(a) العلاقة البوليانية A بين الحالة المنطقية الغير اعلمة تكون قابلة للتصنيف
اذا وجد زوج $a \in A$ حيث $a \notin I$ و $\bar{a} \in I$ ونفرض عنده:
 $J = \{x \vee y ; x \in I \text{ و } y \notin A\}$
 $K = \{x \vee y ; x \in I \text{ و } y \notin A\}$

(b) استبعدت المحكمة أنه في الجملة، الجوانب الساعية البلاد المتكاملة
المالية الدولية، المالية الدولية، المالية الدولية للتكيف

اكل

(a) لنرى ان \mathbb{A}^1 ج ملبية

- فرض کن $x, y \in I$ و $x \neq y$ و $x \in I$ و $y \in I$ و $x \neq y$

$$\exists x (\neg \forall y) = \exists \Rightarrow (\exists x \wedge \neg) \vee (\exists x \wedge y) = \exists$$

$$\exists x \leq x \wedge x \in I \Rightarrow \exists x \in I$$

$$y \leq a \Rightarrow \exists y, y \leq y \leq a$$

دعوتی

$$(3A^m) \vee (3A^y) = 3 \in \bar{\delta}$$

محاضرات الدفتر

المحاضرة :

المادة :

السنة :

القسم :

$$x, y \in \mathcal{I}, x \vee y \in \mathcal{I}$$

نبرهن ان

$$x \vee y \in \mathcal{I} \Rightarrow x \in \mathcal{I} \vee y \in \mathcal{I}$$

$$x, y \in \mathcal{I} \Rightarrow x \in \mathcal{I} \vee y \in \mathcal{I}$$

$$\Rightarrow (x \vee y) \vee (x, y) = (x \vee y) \vee (y \vee y)$$

$$x \vee y \in \mathcal{I} \quad y \leq a \quad y \leq a \Rightarrow y \vee y \leq a$$

منه نحتاج $(x \vee y) \vee (x, y) \in \mathcal{I}$ ، بالمثل نثبت ان \mathcal{I} مغلقة تحت \vee ونثبت ان \mathcal{I} مغلقة تحت \wedge .

$$\mathcal{I} \cap K = \{x \vee y; x \in \mathcal{I} \vee y \leq a \vee y \leq a' \vee x \vee y; x \in \mathcal{I} \vee y \leq a \vee y \leq a'\}$$

$$= \{x \vee y; x \in \mathcal{I}, y = a\} \cup \{x \vee y; x \in \mathcal{I}\} = \{x \vee y; x \in \mathcal{I}\} = \mathcal{I}$$

ان \mathcal{I} مغلقة للتقريب

(ب) هذا المبرهن يثبت ان \mathcal{I} المغلقة تحت التقريب هو \mathcal{I} كما نرى بين مبرهنين المثالين التاليين والمثال الثاني

المثال الثاني: المبرهن التالي يثبت ان \mathcal{I} مغلقة تحت التقريب. عندئذ نبرهن ان \mathcal{I} مغلقة تحت التقريب ونبرهن ان \mathcal{I} مغلقة تحت التقريب. عندئذ نبرهن ان \mathcal{I} مغلقة تحت التقريب.

$$K = \{x \vee y; x \in \mathcal{I}, y \leq a, a' \in \mathcal{I}\} \subseteq \mathcal{I}$$

$$\Rightarrow y \in \mathcal{I} \vee x \in \mathcal{I}$$

$$K \subseteq \mathcal{I} \vee \mathcal{I} \subseteq K \Rightarrow \mathcal{I} = K$$

ان \mathcal{I} مغلقة تحت التقريب. عندئذ نبرهن ان \mathcal{I} مغلقة تحت التقريب. عندئذ نبرهن ان \mathcal{I} مغلقة تحت التقريب. عندئذ نبرهن ان \mathcal{I} مغلقة تحت التقريب.

نبرهن ان \mathcal{I} مغلقة تحت التقريب. عندئذ نبرهن ان \mathcal{I} مغلقة تحت التقريب. عندئذ نبرهن ان \mathcal{I} مغلقة تحت التقريب. عندئذ نبرهن ان \mathcal{I} مغلقة تحت التقريب.

$$\mathcal{I} = \{x \vee y; x \in \mathcal{I}, y \leq a\} \quad K = \{x \vee y; x \in \mathcal{I}, y \leq a\}$$

محاضرات الدفتر

المحاضرة :

المادة :

السنة :

القسم :

حيث $T = \Delta K$ وحدة شتيف Δ قابلية للتخفيف وهذا مماثل للفرق بين المرحل
الذي فاضل في Δ T مثالية أعظم

عزیز

$$\sum_{i=1}^n \lambda_i \mathbf{A} (a \neq 0) \quad \mathbf{I} = \mathbf{A} \mathbf{a} \quad \text{für } \mathbf{A} \text{ und } \mathbf{a} \text{ ist}$$

لقد انشأ عليه بوليانية من اجل علاقته الترسية المبررة وعرف جميع البليات
البوليانية I في اي حالة تكون I حلبة بوليانية جزئية من A ؟

الحل:

۱- آید چو سحره دانه

$$\forall x, y \in I \quad x \leq a \wedge y \leq a \Rightarrow x \vee y \leq a \Rightarrow x \vee y \in I$$

$$x \wedge y \in a \Rightarrow x \wedge y \in \bar{I}$$

[illegible]

- المصنف الحكيمة I هو a لأن $a \in a$ وهذا هو المطلوب
 - المصنف الآخر II هو a لأن $a \in a$ وهذا هو المطلوب

- الفهم الآخر لآية آلهو

آية شفاء $x \in A \Leftrightarrow x \in I$ A مجموعة بولينية إذا كان غير

12 $x) \sim c \cdot x' A a - c \cdot x' A a$

اندر آیه

$$x \vee (x \wedge a) = (x \vee a) \wedge (x \vee a) = x \vee a \quad (x \vee a \in x \vee a)$$

$$x \wedge (\dot{x} \wedge a) = (\dot{x} \wedge \dot{x}) \wedge a = 0 \wedge a = 0$$

السعد المهن

وسه شمع آفتاب حلقه بولمانه

$$(x+y)' = x'y' + y'x' = x'y' + x'y' = (x'y' + x'y')a$$

$$= (x+y)a$$

$x_I = x + \textcircled{G} \rightarrow \text{الخارجة I}$

عن أبي عبد الله عليه السلام عن الصادق عليه السلام قال: إذا كانت قسمة الميراث بين رجلين، والذى هو له قسمة

$$\underline{I} = A$$